Docket No. 247795US2/ims

# IN THE UNITED STATES PAT ENT AND TRADEMARK OFFICE

IN RE APPLICATION OF: Toru MATSUDA

GAU:

3627

SERIAL NO: 10/758,219

**EXAMINER:** 

FILED:

January 16, 2004

FOR:

CHARACTER STRING PROCESSING APPARATUS, CHARACTER STRING PROCESSING

METHOD, AND IMAGE-FORMING APPARATUS

# **REQUEST FOR PRIORITY**

COMMISSIONER FOR PATENTS ALEXANDRIA VIRGINIA 22313

ALEXANDRIA, VIRGINIA	A 22313			
SIR:				
☐ Full benefit of the filing provisions of 35 U.S.C.	date of U.S. Application Serial Numb §120.	per , filed	, is claimed pursuant to	the
☐ Full benefit of the filing §119(e):	date(s) of U.S. Provisional Application <u>Application No.</u>	on(s) is claimed pur <u>Date Fil</u>		35 U.S.C.
	th to priority from any earlier filed ap. C. §119, as noted below.	plications to which	n they may be entitled purs	suant to
In the matter of the above-id	entified application for patent, notice	is hereby given tha	t the applicants claim as p	riority:
<u>COUNTRY</u> JAPAN JAPAN	<u>APPLICATION NUMB</u> 2003-016427 2004-004123	Janı	NTH/DAY/YEAR Dary 24, 2003 Dary 9, 2004	
Certified copies of the corres	ponding Convention Application(s)			
are submitted herewi	th .			
☐ will be submitted price	or to payment of the Final Fee			
☐ were filed in prior ap	plication Serial No. filed		; ;	
Receipt of the certific	e International Bureau in PCT Applicated copies by the International Bureau denced by the attached PCT/IB/304.		under PCT Rule 17.1(a) h	nas been
☐ (A) Application Seria	al No.(s) were filed in prior applicatio	n Serial No.	filed ; and	
☐ (B) Application Seria	ıl No.(s)			
are submitted l	nerewith			
will be submitted	ted prior to payment of the Final Fee			
		Respectfully Submitted,		
			VAK, McCLELLAND, EUSTADT, P.C.	
		1	1 240	

Customer Number

Tel. (703) 413-3000 Fax. (703) 413-2220 (OSMMN 05/03)

Marvin J. Spivak Registration No. 24,913

Joseph A. Scafetta, Jr. Registration No. 26,803

# 日本国特許庁 JAPAN PATENT OFFICE

別紙添付の書類に記載されている事項は下記の出願書類に記載されている事項と同一であることを証明する。

This is to certify that the annexed is a true copy of the following application as filed with this Office.

出 願 年 月 日 Date of Application:

2003年 1月24日

出 願 番 号 Application Number:

特願2003-016427

[ST. 10/C]:

[JP2003-016427]

出 願 人 Applicant(s):

株式会社リコー

特許庁長官 Commissioner, Japan Patent Office 2003年11月20日

今井康



【書類名】

特許願

【整理番号】

0208949

【提出日】

平成15年 1月24日

【あて先】

特許庁長官 太田 信一郎 殿

【国際特許分類】

G03G 15/00

G06F 17/21

【発明の名称】

文字列処理装置、文字列処理方法および画像形成装置

【請求項の数】

21

【発明者】

【住所又は居所】

東京都大田区中馬込1丁目3番6号 株式会社リコー内

【氏名】

松田 透

【特許出願人】

【識別番号】

000006747

【氏名又は名称】

株式会社リコー

【代理人】

【識別番号】

100070150

【弁理士】

【氏名又は名称】

伊東 忠彦

【手数料の表示】

【予納台帳番号】

002989

【納付金額】

21,000円

【提出物件の目録】

【物件名】

明細書 1

【物件名】

図面 1

【物件名】

要約書 1

【プルーフの要否】

要

# 【書類名】 明細書

【発明の名称】 文字列処理装置,文字列処理方法および画像形成装置【特許請求の範囲】

【請求項1】 一の符号化方式で符号化された文字列を、複数の符号化方式から選択された他の符号化方式に変換する文字列処理装置において、

前記複数の符号化方式を順番に選択し、選択した符号化方式を用いて前記一の符号化方式で符号化された文字列を変換したときの代用符号の数情報および位置情報を前記複数の符号化方式ごとに取得して、前記数情報および位置情報に基づき前記他の符号化方式を決定する符号化方式決定手段

を有することを特徴とする文字列処理装置。

【請求項2】 前記符号化方式決定手段は、前記代用符号の数情報に基づき 前記代用符号の数が最も少ない符号化方式を前記他の符号化方式として決定する ことを特徴とする請求項1記載の文字列処理装置。

【請求項3】 前記符号化方式決定手段は、前記代用符号の数情報に基づき前記代用符号が連続して出現する回数が最も少ない符号化方式を前記他の符号化方式として決定することを特徴とする請求項1記載の文字列処理装置。

【請求項4】 前記符号化方式決定手段は、前記代用符号の位置情報に基づき前記代用符号の出現位置が最も後ろの符号化方式を前記他の符号化方式として決定することを特徴とする請求項1記載の文字列処理装置。

【請求項5】 前記符号化方式決定手段は、前記代用符号の位置情報に基づき前記代用符号の平均出現位置が最も後ろの符号化方式を前記他の符号化方式として決定することを特徴とする請求項1記載の文字列処理装置。

【請求項6】 前記符号化方式決定手段は、前記代用符号の数情報および位置情報に基づき、前記代用符号の数,前記代用符号が連続して出現する回数,前記代用符号の出現位置,前記代用符号の平均出現位置の組み合わせから、前記他の符号化方式を決定することを特徴とする請求項2乃至5何れか一項記載の文字列処理装置。

【請求項7】 前記符号化方式決定手段は、前記代用符号の数,前記代用符号が連続して出現する回数,前記代用符号の出現位置,前記代用符号の平均出現

位置を数値化して、前記数値により前記他の符号化方式を決定することを特徴と する請求項6記載の文字列処理装置。

【請求項8】 前記符号化方式決定手段は、前記代用符号の数情報および位置情報に基づき、前記代用符号の数,前記代用符号が連続して出現する回数,前記代用符号の出現位置,前記代用符号の平均出現位置の何れかが同じであるときに、前記複数の符号化方式のリスト中で先に現れる符号化方式を前記他の符号化方式として決定することを特徴とする請求項2乃至5何れか一項記載の文字列処理装置。

【請求項9】 前記符号化方式決定手段は、前記代用符号の数情報および位置情報に基づき、前記代用符号の数,前記代用符号が連続して出現する回数,前記代用符号の出現位置,前記代用符号の平均出現位置の何れかが同じであるときに、前記複数の符号化方式の優先度に応じて前記他の符号化方式を決定することを特徴とする請求項2乃至5何れか一項記載の文字列処理装置。

【請求項10】 前記符号化方式決定手段は、前記選択した符号化方式を用いて前記一の符号化方式で符号化された文字列を変換したとき、前記代用符号が出現しなければ、前記選択している符号化方式を前記他の符号化方式として決定することを特徴とする請求項1乃至9何れか一項記載の文字列処理装置。

【請求項11】 前記代用符号は、前記一の符号化方式で符号化された文字 列のうち、前記選択した符号化方式を用いて変換できない文字を置き換えた文字 コードであることを特徴とする請求項1乃至10何れか一項記載の文字列処理装置。

【請求項12】 一の符号化方式で符号化された文字列を用いて、他の符号 化方式で符号化された文字列を照合する文字列処理装置において、

前記他の符号化方式で符号化された文字列を前記一の符号化方式に変換し、変換した文字列を前記一の符号化方式で符号化された文字列を用いて照合するときに、前記変換した文字列に含まれる代用符号を、全ての文字を表す役割をもった文字として扱う文字列照合手段

を有することを特徴とする文字列処理装置。

【請求項13】 前記他の符号化方式で符号化された文字列を、予め前記一

の符号化方式に変換して格納している格納手段を更に有することを特徴とする請求項12記載の文字列処理装置。

【請求項14】 前記一の符号化方式で符号化された文字のうち、同一の文字に異なる文字コードを割り当てている例を設定したテーブルを更に有することを特徴とする請求項12又は13記載の文字列処理装置。

【請求項15】 前記代用符号は、前記他の符号化方式で符号化された文字列のうち、前記一の符号化方式に変換できない文字を置き換えた文字コードであることを特徴とする請求項12乃至14何れか一項記載の文字列処理装置。

【請求項16】 一の符号化方式で符号化された文字列を、複数の符号化方式から選択された他の符号化方式に変換する文字列処理方法において、

前記複数の符号化方式を順番に選択する段階と、

選択した符号化方式を用いて前記一の符号化方式で符号化された文字列を変換 したときの代用符号の数情報および位置情報を前記複数の符号化方式ごとに取得 する段階と、

前記数情報および位置情報に基づき前記他の符号化方式を決定する段階と を有することを特徴とする文字列処理方法。

【請求項17】 一の符号化方式で符号化された文字列を用いて、他の符号 化方式で符号化された文字列を照合する文字列処理方法において、

前記他の符号化方式で符号化された文字列を前記一の符号化方式に変換する段階と、

前記変換した文字列に含まれる代用符号を全ての文字を表す役割をもった文字 として扱って、前記変換した文字列を前記一の符号化方式で符号化された文字列 を用いて照合する段階と

を有することを特徴とする文字列処理方法。

【請求項18】 前記代用符号は、前記一の符号化方式または他の符号化方式に変換できない文字を置き換えた文字コードであることを特徴とする請求項16又は17記載の文字列処理方法。

【請求項19】 一の符号化方式で符号化された文字列を、複数の符号化方式から選択された他の符号化方式に変換する文字列処理機能を有した画像形成装

置であって、

前記複数の符号化方式を順番に選択し、選択した符号化方式を用いて前記一の符号化方式で符号化された文字列を変換したときの代用符号の数情報および位置情報を前記複数の符号化方式ごとに取得して、前記数情報および位置情報に基づき前記他の符号化方式を決定する符号化方式決定手段

を有することを特徴とする画像形成装置。

【請求項20】 一の符号化方式で符号化された文字列を用いて、他の符号 化方式で符号化された文字列を照合する文字列照合機能を有した画像形成装置で あって、

前記他の符号化方式で符号化された文字列を前記一の符号化方式に変換し、変換した文字列を前記一の符号化方式で符号化された文字列を用いて照合するときに、前記変換した文字列に含まれる代用符号を、全ての文字を表す役割をもった文字として扱う文字列照合手段

を有することを特徴とする画像形成装置。

【請求項21】 前記代用符号は、前記一の符号化方式または他の符号化方式に変換できない文字を置き換えた文字コードであることを特徴とする請求項1 9又は20記載の画像形成装置。

### 【発明の詳細な説明】

 $[0\ 0\ 0\ 1]$ 

#### 【発明の属する技術分野】

本発明は、文字列処理装置,文字列処理方法および画像形成装置に係り、特に 一の符号化方式(文字コード・セット)で符号化された文字列を他の符号化方式 に変換する文字列処理装置,文字列処理方法および画像形成装置に関する。

[0002]

# 【従来の技術】

符号化方式は、文字や記号など(以下、単に文字という)をコンピュータ上で扱うため、文字に割り当てられている文字コードに変換するものである。この符号化方式は、言語やコンピュータシステムにより異なるのが普通である。例えばインターネットでは、世界の主要言語に対応するためUnicodeを利用した

UTF-8, UTF-16などが標準的な符号化方式として利用されている。また、文字列処理装置および画像形成装置などでは、シフトJISやLatin1等が符号化方式として利用されている。

# [0003]

複数の符号化方式を利用可能な文字列処理装置は、必要に応じて一の符号化方式で符号化された文字列を他の符号化方式に変換する。なお、画像形成装置はフォントROMの容量を節約するため、ユーザインターフェースに必要十分な少数の符号化方式を販売先の言語に応じて用意している。

# [0004]

従来、インターネットなどのネットワークに接続した文字列処理装置および画像形成装置は、ネットワーク側から例えばUnicodeで表現された文字列を含む要求 (例えば、文書名の変更要求など)を受信すると、その文字列を内部処理で利用する符号化方式に変換していた。

# [0005]

特許文献1には、一の符号化方式で符号化された文字列を他の符号化方式に変換する内容が記載されている。

[0006]

### 【特許文献1】

特表平11-512543号

[0007]

# 【発明が解決しようとする課題】

通常、文字列処理装置および画像形成装置は複数の符号化方式が利用可能であるため、利用する符号化方式を選択する必要があった。

### [0008]

しかしながら、符号化方式で表現可能な文字の集合は符号化方式ごとに異なっており、変換前の符号化方式で表現可能な文字が変換後の符号化方式で表現可能な文字であるとは限らない。したがって、変換前の符号化方式と変換後の符号化方式との組み合わせによっては、全ての文字列を完全に変換できない場合があるという問題があった。

### [0009]

例えばUnicodeで表現可能な文字の集合は、文字列処理装置および画像 形成装置が内部処理で利用するシフトJISやLatin1等の符号化方式で表 現可能な文字の集合に全て包含されているとは限らない。したがって、Unicodeで表現可能な文字であっても、内部処理で利用する符号化方式で変換可能 であるとは限らないという問願があった。

# [0010]

以上のように、従来の文字列処理装置および画像形成装置は、一の符号化方式で符号化された文字列をどの符号化方式に変換するかで、変換できない文字の数が異なるため、符号化方式の選択が重要であった。また、従来の文字列処理装置および画像形成装置は、変換後の文字列を照合するとき等に、変換できなかった文字の扱いが重要であった。さらに、いくつかの符号化方式では、同一の文字に異なる文字コードを割り当てており、このような例外的な文字の扱いも重要であった。

# [0011]

本発明は、上記の点に鑑みなされたもので、一の符号化方式で符号化された文字列を他の符号化方式に変換するときに、適切な符号化方式を選択することができ、変換後の符号化方式で表現された文字列を適切に扱うことが可能な文字列処理装置,文字列処理方法および画像形成装置を提供することを目的とする。

### [0012]

## 【課題を解決するための手段】

そこで、上記課題を解決するため、本発明は、一の符号化方式で符号化された 文字列を、複数の符号化方式から選択された他の符号化方式に変換する文字列処 理装置において、前記複数の符号化方式を順番に選択し、選択した符号化方式を 用いて前記一の符号化方式で符号化された文字列を変換したときの代用符号の数 情報および位置情報を前記複数の符号化方式ごとに取得して、前記数情報および 位置情報に基づき前記他の符号化方式を決定する符号化方式決定手段を有するこ とを特徴とする。

### [0013]

また、本発明は、一の符号化方式で符号化された文字列を用いて、他の符号化 方式で符号化された文字列を照合する文字列処理装置において、前記他の符号化 方式で符号化された文字列を前記一の符号化方式に変換し、変換した文字列を前 記一の符号化方式で符号化された文字列を用いて照合するときに、前記変換した 文字列に含まれる代用符号を、全ての文字を表す役割をもった文字として扱う文 字列照合手段を有することを特徴とする。

# $[0\ 0\ 1\ 4\ ]$

また、本発明は、一の符号化方式で符号化された文字列を、複数の符号化方式から選択された他の符号化方式に変換する文字列処理方法において、前記複数の符号化方式を順番に選択する段階と、選択した符号化方式を用いて前記一の符号化方式で符号化された文字列を変換したときの代用符号の数情報および位置情報を前記複数の符号化方式ごとに取得する段階と、前記数情報および位置情報に基づき前記他の符号化方式を決定する段階とを有することを特徴とする。

# [0015]

また、本発明は、一の符号化方式で符号化された文字列を用いて、他の符号化方式で符号化された文字列を照合する文字列処理方法において、前記他の符号化方式で符号化された文字列を前記一の符号化方式に変換する段階と、前記変換した文字列に含まれる代用符号を全ての文字を表す役割をもった文字として扱って、前記変換した文字列を前記一の符号化方式で符号化された文字列を用いて照合する段階とを有することを特徴とする。

# [0016]

また、本発明は、一の符号化方式で符号化された文字列を、複数の符号化方式から選択された他の符号化方式に変換する文字列処理機能を有した画像形成装置であって、前記複数の符号化方式を順番に選択し、選択した符号化方式を用いて前記一の符号化方式で符号化された文字列を変換したときの代用符号の数情報および位置情報を前記複数の符号化方式ごとに取得して、前記数情報および位置情報に基づき前記他の符号化方式を決定する符号化方式決定手段を有することを特徴とする。

### [0017]

また、本発明は、一の符号化方式で符号化された文字列を用いて、他の符号化 方式で符号化された文字列を照合する文字列照合機能を有した画像形成装置であ って、前記他の符号化方式で符号化された文字列を前記一の符号化方式に変換し 、変換した文字列を前記一の符号化方式で符号化された文字列を用いて照合する ときに、前記変換した文字列に含まれる代用符号を、全ての文字を表す役割をも った文字として扱う文字列照合手段を有することを特徴とする。

# [0018]

本発明によれば、一の符号化方式で符号化された文字列を他の符号化方式に変換するときに、適切な符号化方式を選択することができ、変換後の符号化方式で表現された文字列を適切に扱うことが可能な文字列処理装置,文字列処理方法および画像形成装置を提供することができる。

# [0019]

# 【発明の実施の形態】

次に、本発明の実施の形態について図面に基づいて説明する。

# [0020]

まず、本発明の理解を容易とするために、本発明の原理について図 $1\sim7$ を参照しつつ説明する。図 $1\sim6$ は、符号化方式で表現可能な文字の集合が符号化方式ごとに異なっていることを表す図である。また、図7は文字に割り当てられている文字コードを符号化方式ごとに表したルックアップテーブルである。

### $[0\ 0\ 2\ 1]$

図1~図6では、Ωが全ての文字の集合を表し、Aが符号化方式 a で符号化可能な文字の集合を表し、Bが符号化方式 b で符号化可能な文字の集合を表し、C が符号化方式 b で符号化可能な文字の集合を表している。

### [0022]

図1は、符号化方式 b 又は c で符号化可能な文字の集合 B U C が、符号化方式 a で符号化可能な文字の集合 A に包含されていることを表している。例えば符号 化方式 a が U T F - 8, 符号化方式 b が S h i f t \_\_ J I S, 符号化方式 c が L a t i n 1 であるのときに、図 1 のような関係を有する。なお、符号化方式が U T F - 8, S h i f t \_\_ J I S, L a t i n 1 のときのルックアップテーブルは

図7のように表される。

### [0023]

図2は、符号化方式 a, b 及び c で符号化可能な文字の集合 A ∩ B ∩ C が、斜線で表されている。例えば図7のルックアップテーブルでは、文字「1」が図2の斜線部分に含まれる。図2の斜線部分に含まれる文字は、一の符号化方式から他の符号化方式に変換できる。

# [0024]

図3は、符号化方式a, bで符号化可能かつ符号化方式 c で符号化できない文字の集合A ∩ B − Cが、斜線で表されている。例えば図7のルックアップテーブルでは、文字「円」が図3の斜線部分に含まれる。図3の斜線部分に含まれる文字は、一の符号化方式から符号化方式 c に変換できない。

# [0025]

本発明では、図3の斜線部分に含まれている文字を符号化方式 c に変換する場合、その文字を代用符号に置き換える。代用符号には、文字が割り当てられていない文字コードを用いる。

### [0026]

例えば代用符号は、文字を1バイトで表現可能な符号化方式を2バイトに拡張した文字コードを用いることが考えられる。また、代用符号は文字が割り当てられていない隙間の文字コードを用いることが考えられる。さらに、文字列処理装置や画像形成装置などで用いない例えば「字削除」の制御文字を用いることも考えられる。

# [0027]

図4は、符号化方式a, cで符号化可能かつ符号化方式bで符号化できない文字の集合A∩C-Bが、斜線で表されている。例えば図7のルックアップテーブルでは、文字

# [0028]

【外1】

r (

が図4の斜線部分に含まれる。図4の斜線部分に含まれる文字は、一の符号化方式から符号化方式bに変換できない。本発明では、図4の斜線部分に含まれている文字を符号化方式bに変換する場合、その文字を代用符号に置き換える。

[0029]

図5は、符号化方式 a で符号化可能かつ符号化方式 b, c で符号化できない文字の集合A-(BUC)が、斜線で表されている。例えば図7のルックアップテーブルでは、文字

[0030]

【外2】

- όλ .

が図5の斜線部分に含まれる。図5の斜線部分に含まれる文字は、一の符号化方式から符号化方式b, c に変換できない。本発明では、図5の斜線部分に含まれている文字を符号化方式b, c に変換する場合、その文字を代用符号に置き換える。

[0031]

図6は、符号化方式 a, b, c で符号化できない文字の集合

[0032]

【外3】

# Α

が、斜線で表されている。図6の斜線部分に含まれる文字は、一の符号化方式から符号化方式a, b, cに変換できない。もっとも、符号化方式aに変換できない文字が文字コードで表現されているなら、最初から代用符号になっているものと考えられる。したがって、本発明では図6の斜線部分に含まれている文字を符号化方式b, cに変換する場合、符号化方式aの代用符号を符号化方式b, cの代用符号に置き換える。代用符号に置き換えられた文字は、例えばオペレーションパネルなどの操作画面に不明文字として「□」で表示される。

# [0033]

本発明の文字列処理装置は、複数の符号化方式が利用可能であるとき、代用符号に置き換えた文字の数,代用符号に置き換えた文字の位置および符号化方式の 優先度により、後述するように符号化方式を選択する。

### [0034]

以下、本発明の文字列処理方法を利用する文字列処理装置の一例として画像形成装置の処理を中心に説明するが、一の符号化方式で符号化された文字列を他の符号化方式に変換する如何なる装置であってもよい。

### [0035]

なお、本実施例で説明する画像形成装置は、プリンタ, コピー, ファクシミリおよびスキャナなどの各装置の機能を1つの筐体内に収納しているため、融合機とも呼ばれる。

### [0036]

この融合機は、1つの筐体内に表示部、印刷部および撮像部などを設けると共に、プリンタ、コピー、ファクシミリおよびスキャナにそれぞれ対応する4種類のソフトウェアを設け、そのソフトウェアを切り替えることより、プリンタ、コピー、ファクシミリおよびスキャナとして動作させるものである。

# [0037]

図8は、本発明による融合機の一実施例の構成図である。融合機1は、ソフトウェア群2と、融合機起動部3と、ハードウェア資源4とを含むように構成される。

# [0038]

融合機起動部3は融合機1の電源投入時に最初に実行され、アプリケーション層5およびプラットフォーム6を起動する。例えば融合機起動部3は、アプリケーション層5およびプラットフォーム6のプログラムをハードディスク装置(以下、HDDという)などから読み出し、読み出した各プログラムをメモリ領域に転送して起動する。

# [0039]

# [0040]

また、ソフトウェア群 2 は、UNIX (登録商標) などのオペレーティングシステム (以下、OSという) 上に起動されているアプリケーション層 5 とプラットフォーム 6 とを含む。アプリケーション層 5 は、プリンタ、コピー、ファックスおよびスキャナなどの画像形成にかかるユーザサービスにそれぞれ固有の処理を行うプログラムを含む。

#### [0041]

アプリケーション層 5 は、プリンタアプリ2 1 と, コピーアプリ2 2 と, ファックスアプリ2 3 と, スキャナアプリ2 4 と, WEBサービスインターフェース(以下、WEBサービス I / F という) 2 6 とを含む。

#### [0042]

プラットフォーム 6 は、アプリケーション層 5 からの処理要求を解釈してハードウェア資源 4 の獲得要求を発生するコントロールサービス層 9 と、1 つ以上のハードウェア資源 4 の管理を行ってコントロールサービス層 9 からの獲得要求を調停するシステムリソースマネージャ(以下、S R M という) 3 9 と、S R M 3

9からの獲得要求に応じてハードウェア資源4の管理を行うハンドラ層10とを含む。

# [0043]

コントロールサービス層 9 は、ネットワークコントロールサービス(以下、N C S という) 3 1, デリバリーコントロールサービス(以下、D C S という) 3 2, オペレーションパネルコントロールサービス(以下、O C S という) 3 3, ファックスコントロールサービス(以下、F C S という) 3 4, エンジンコントロールサービス(以下、E C S という) 3 5, メモリコントロールサービス(以下、M C S という) 3 6, ユーザ情報コントロールサービス(以下、U C S という) 3 7, システムコントロールサービス(以下、S C S という) 3 8 など、一つ以上のサービスモジュールを含むように構成されている。

# [0044]

なお、プラットフォーム6は予め定義されている関数により、アプリケーション層 5 からの処理要求を受信するアプリケーションプログラムインターフェース (以下、APIという) 5 1 を含むように構成されている。OSは、アプリケーション層 5 およびプラットフォーム 6 の各ソフトウェアをプロセスとして並列実行する。

### [0045]

NCS31のプロセスは、ネットワーク側から各プロトコルによって受信した データを各アプリケーションに振り分けたり、各アプリケーションからのデータ をネットワーク側に送信する際の仲介を行う。

# [0046]

例えばNCS31のプロセスは、ネットワークを介して接続されるクライアントとのデータ通信を例えばhttpd (HyperText Transfer Protocol Daemon) により、HTTP (HyperText Transfer Protocol) で制御する。

# [0047]

DCS32のプロセスは、蓄積文書の配送などの制御を行う。OCS33のプロセスは、オペレーションパネルの制御を行う。FCS34のプロセスは、アプリケーション層5からPSTN、ISDN網を利用したファックス送受信、バッ

クアップ用のメモリで管理されている各種ファックスデータの登録/引用,ファックス読み取り,ファックス受信印刷などを行うためのAPIを提供する。

### [0048]

ECS35のプロセスは、白黒レーザプリンタ11,カラーレーザプリンタ12,ハードウェアリソース13などのエンジン部の制御を行う。MCS36のプロセスは、メモリの取得および解放、HDDの利用、画像データの圧縮および伸張などのメモリ制御を行う。UCS37のプロセスは、ユーザ情報の管理を行うものである。

# [0049]

SCS38のプロセスは、アプリケーション管理,操作部制御,システム画面表示,LED表示,ハードウェア資源管理,割り込みアプリケーション制御などの処理を行う。

# [0050]

SRM39のプロセスは、SCS38と共にシステムの制御およびハードウェア資源4の管理を行うものである。例えばSRM39のプロセスは、白黒レーザプリンタ11やカラーレーザプリンタ12などのハードウェア資源4を利用する上位層からの獲得要求に従って調停を行い、実行制御する。

### $[0\ 0\ 5\ 1]$

具体的に、SRM39のプロセスは獲得要求されたハードウェア資源4が利用可能であるか(他の獲得要求により利用されていないかどうか)を判定し、利用可能であれば獲得要求されたハードウェア資源4が利用可能である旨を上位層に通知する。また、SRM39のプロセスは上位層からの獲得要求に対してハードウェア資源4を利用するためのスケジューリングを行い、要求内容(例えば、プリンタエンジンによる紙搬送と作像動作、メモリ確保、ファイル生成など)を直接実施している。

# [0052]

また、ハンドラ層10は後述するファックスコントロールユニット(以下、F CUという)の管理を行うファックスコントロールユニットハンドラ(以下、F CUHという)40と、プロセスに対するメモリの割り振り及びプロセスに割り 振ったメモリの管理を行うイメージメモリハンドラ(以下、IMHという)41 とを含む。

# [0053]

SRM39, FCUH40およびIMH41は、予め定義されている関数によりハードウェア資源4に対する処理要求を送信するエンジンI/F52を利用してハードウェア資源4に対する処理要求を行う。

# [0054]

図8のような構成により、融合機1は各アプリケーションで共通的に必要な処理をプラットフォーム6で一元的に処理することができる。

# [0055]

次に、融合機1のハードウェア構成について説明する。図9は、本発明による融合機の一実施例のハードウェア構成図である。融合機1は、コントローラ60と、オペレーションパネル70と、FCU80と、USBデバイス90と、IEE1394デバイス100と、エンジン部110とを含む。

# [0056]

また、コントローラ60は、CPU61と、システムメモリ62と、ノースブリッジ(以下、NBという)63と、サウスブリッジ(以下、SBという)64と、ASIC66と、ローカルメモリ67と、HDD68、ネットワークI/Fコントローラ69とを含む。

### [0057]

オペレーションパネル70は、コントローラ60のASIC66に接続されている。また、FCU80, USBデバイス90, IEEE1394デバイス100およびエンジン部110は、コントローラ60のASIC66にPCIバスで接続されている。

### [0058]

コントローラ60は、ASIC66にローカルメモリ67,HDD68,ネットワークI/Fコントローラ69などが接続されると共に、CPU61とASIC66とがCPUチップセットのNB63を介して接続されている。NB63を介してCPU61とASIC66とを接続すれば、CPU61のI/Fが公開さ

れていない場合に対応できる。

# [0059]

なお、ASIC66とNB63とは、PCIバスを介して接続されているのでなく、AGP(Accelerated Graphics Port )65を介して接続されている。このように、図8のアプリケーション層5やプラットフォーム6を形成する一つ以上のプロセスを実行制御するため、ASIC66とNB63とを低速のPCIバスでなくAGP65を介して接続し、パフォーマンスの低下を防いでいる。

### [0060]

CPU61は、融合機1の全体制御を行うものである。CPU61は、NCS31, DCS32, OCS33, FCS34, ECS35, MCS36, UCS37, SCS38, SRM39, FCUH40およびIMH41をOS上にそれぞれプロセスとして起動して実行させると共に、アプリケーション層111を形成するプリンタアプリ21, コピーアプリ22, ファックスアプリ23, スキャナアプリ24, ネットファイルアプリ25, WEBサービスI/F26を起動して実行させる。

# [0061]

NB63は、CPU61,システムメモリ62,SB64およびASIC66を接続するためのブリッジである。システムメモリ62は、融合機1の描画用メモリ等として用いるメモリである。SB64は、図示していないROM、PCIバス、周辺デバイス等とNB63とを接続するためのブリッジである。

## [0062]

ローカルメモリ67はコピー用画像バッファ、符号バッファとして用いるメモリである。ASIC66は、画像処理用のハードウェア要素を有する画像処理用途向けのICである。HDD68は、画像データの蓄積、文書データの蓄積、プログラムの蓄積、フォントデータの蓄積、フォームの蓄積などを行うためのストレージである。また、オペレーションパネル70は、ユーザからの入力操作を受け付けると共に、ユーザに向けた表示を行う操作部である。

### [0063]

以下、融合機1にネットワークを介して接続されたクライアントから文字列を

含む要求(文書名や作者名の変更, 照合)を受信したときの融合機1の処理について説明していく。

[0064]

(第1実施例)

図10は、本発明による第1実施例の文字列処理方法について説明するための融合機の構成図である。なお、図10の構成図は説明に必要のない構成を省略している。

[0065]

図10では、融合機1にインターネット、LANなどのネットワーク210を介してクライアント200が接続されている。クライアント200と融合機1とは、XML (eXtensible Markup Language) 形式でデータ交換を行う。なお、クライアント200と融合機1とは、例えばデータ・アクセス・プロトコルとしてSOAP (Simple Object Access Protocol) と呼ばれる通信プロトコル規格を利用する。

[0066]

ステップS1では、クライアント200が、XML形式で記述した図11のようなSOAPメッセージを作成し、そのSOAPメッセージをHTTPメッセージに格納させて融合機1に送信する。図11は、文書名の変更要求を行うSOAPメッセージの一例の構成図である。クライアント200から送信されたHTTPメッセージは、NCS31のhttpd220を介してWebサービスI/F26に供給される。

[0067]

HTTPメッセージを受信すると、Web サービス I/F 26 はディスパッチャにより SOAPメッセージを解釈したあと、文書名の変更要求に応じた set Titleのオブジェクト 230 に処理を依頼する。

[0068]

まず、setTitleのオブジェクト230は、内部処理で利用する符号化方式以外の文字列(変更後の文書名)を受信すると、その文字列を内部処理で利用する符号化方式に変換する必要がある。ここでは、UTF-8で符号化された

文字列を $Shift_JIS$ またはLatin1で符号化された文字列に変換する例を説明する。

[0069]

WebサービスI/F26から処理を依頼されると、オブジェクト230は文字列の符号化方式を変換する必要があるかを判定し、必要があれば図12のようなフローチャートで表す処理を実行する。

[0070]

図12は、符号化方式決定処理の一例のフローチャートである。図13はUT F-8,  $Shift_JISおよびLatin1の文字コードの割り当てを表した一例のルックアップテーブルである。$ 

[0071]

ステップS11では、オブジェクト230は融合機1で利用可能な符号化方式のリストを例えばHDD68などから取得し、最初の符号化方式として例えばShift\_JISを選択する。

[0072]

ステップS11に続いてステップS12に進み、オブジェクト230は符号化 方式を変更する文字列

[0073]

【外4】

# Göte作

をステップS11で選択したShift\_JISで符号化する。図13のルックアップテーブルを参照すると、符号化方式Shift\_JISでは文字

[0074]

【外5】

о ..

が変換できない。ステップS12に続いてステップS13に進み、オブジェクト 230はステップS12で符号化した結果、符号化方式を変更する文字列がステップS11で選択したShift\_JISで完全に符号化可能であるか否かを判 定する。

# [0075]

この場合、Shift\_JISで完全に符号化が可能ではないので(S13においてNO)、オブジェクト230はステップS14に進む。なお、ステップS11で選択した符号化方式で完全に符号化が可能であれば(S13においてYES)、オブジェクト230はステップS11で選択した符号化方式に決定して処理を終了する。

### [0076]

ステップS14では、オブジェクト230が、ステップS12で符号化した結果から、代用文字に置き換える文字の数および文字の位置を例えばシステムメモリ62に記憶する。この場合、オブジェクト230は代用文字に置き換える文字の数「1」および文字の位置「最初から2番目」を記憶する。

### [0077]

ステップS14に続いてステップS15に進み、オブジェクト230は符号化方式のリストから選択されていない符号化方式があるか否かを判定する。この場合、Latin1が選択されていないので(S15においてYES)、オブジェクト230はステップS16に進む。

# [0078]

ステップS15に続いてステップS16に進み、オブジェクト230は符号化 方式のリストからShift\_JISの次のLatin1を選択してステップS 12に戻る。 [0079]

ステップS12では、オブジェクト230が符号化方式を変更する文字列

[0080]

【外6】

# 「Göte作」

をステップS16で選択したLatin1で符号化する。図13のルックアップテーブルから、符号化方式Latin1では文字「作」が変換できないことが分かる。ステップS12に続いてステップS13に進み、オブジェクト230はステップS12で符号化した結果、符号化方式を変更する文字列がステップS16で選択したLatin1で完全に符号化可能であるか否かを判定する。

# [0081]

この場合、Latin1で完全に符号化が可能ではないので(S13においてNO)、オブジェクト230はステップS14に進む。ステップS14では、オブジェクト230が、ステップS12で符号化した結果から、代用文字に置き換える文字の数および文字の位置を例えばシステムメモリ62に記憶する。この場合、オブジェクト230は代用文字に置き換える文字の数「1」および文字の位置「最初から5番目」を記憶する。

### [0082]

ステップS14に続いてステップS15に進み、オブジェクト230は符号化方式のリストから選択されていない符号化方式があるか否かを判定する。この場合、全ての符号化方式が選択されているので(S15においてNO)、オブジェクト230はステップS18に進む。

# [0083]

ステップS 1.8 では、オブジェクト230が、ステップS 14 で記憶した代用 文字に置き換える文字の数,文字の位置などを用いて、所定条件に基づき最適な 符号化方式を決定して処理を終了する。

# [0084]

例えばステップS18では、代用文字に置き換える文字の数が一番少ない符号 化方式を最適な符号化方式として決定できる。また、代用文字に置き換える文字 が連続して出現する回数が一番少ない符号化方式を最適な符号化方式として決定 することもできる。また、代用文字に置き換える文字の最初の出現位置が一番後 ろの符号化方式を最適な符号化方式として決定することもできる。

# [0085]

また、代用文字に置き換える文字の平均の出現位置が一番後ろの符号化方式を 最適な符号化方式として決定することもできる。また、符号化方式のリスト中で 先に現れる符号化方式を最適な符号化方式として決定することもできる。

# [0086]

さらに、上記のような符号化方式の決定を2つ以上組み合わせるか、ポイント制にすることにより、最適な符号化方式を決定することもできる。例えば代用文字に置き換える文字の数が一番少なく、且つ代用文字に置き換える文字の最初の出現位置が一番後ろの符号化方式を最適な符号化方式として決定する場合、

### [0087]

【外7】

# 「Göte作」

を符号化する符号化方式としてLatinlが選択される。なお、代用文字に置き換える文字の数が一番少ない符号化方式を最適な符号化方式として決定すると共に、代用文字に置き換える文字の数が同じ場合に符号化方式のリスト中で先に現れる符号化方式を最適な符号化方式として決定することもできる。

### [0088]

図12のフローチャートにより最適な符号化方式を選択したあと、オブジェクト230は選択した符号化方式で文字列

[0089]

【外8】

# Göte作

を符号化する。オブジェクト230は、符号化できない文字を代用文字に置き換える。例えば

[0090]

【外9】

# 「Göte作」

をLatin1で符号化した場合、最初から5番目の「作」が代用文字に置き換えられる。そして、オブジェクト230はステップS2に進み、符号化した文字列を用いてMCS36に文書名の変更要求を行う。MCS36は例えば図14のような形式の書誌情報データをHDD68等に格納しており、オブジェクト230からの文書名の変更要求に応じて書誌情報データを更新する。

# [0091]

そして、ステップS2に続いてステップS3に進み、MCS36は文書名の変更応答をオブジェクト230に送信する。オブジェクト230は文書名の変更応答を受信すると、WebサービスI/F26に処理の終了を通知する。

# [0092]

ステップS4では、Web9サービスI/F26が、文書名の変更応答を行うS0APメッセージをXML形式で記述し、そのS0APメッセージをHTTPメッセージに格納させてクライアント200に送信する。

# [0093]

以上、本発明による第1実施例の文字列処理方法によれば、一の符号化方式で 符号化された文字列を他の符号化方式に変換するときに、適切な符号化方式を選 択することができる。

# [0094]

なお、図10ではsetTitleのオブジェクト230をWebHービスI / F26に設けた例について説明したが、MCS36に設けてもよい。MCS36にオブジェクト230を設けた場合、WebHービスI / F26はディスパッチャによりSOAP メッセージを解釈したあと、文書名の変更要求をMCS36に対して行う。そして、MCS36は文書名の変更要求に応じたsetTitle eのオブジェクト230に処理を依頼する。

### [0095]

WebサービスI/F26から処理を依頼されると、オブジェクト230は文字列の符号化方式を変換する必要があるかを判定し、必要があれば図12のようなフローチャートで表す処理により最適な符号化方式を選択する。オブジェクト230は選択した符号化方式で文字列を符号化すると共に、符号化できない文字を代用文字に置き換える。そして、オブジェクト230はステップS2に進み、符号化した文字列を用いてMCS36に文書名の変更要求を行う。その他の処理は、setTitleのオブジェクト230をWebサービスI/F26に設けた例と同様である。

#### [0096]

setTitleのオブジェクト230をWebサービスI/F26に設けた場合のメリットは、第1実施例の文字列処理方法が、ネットワーク210に接続しない融合機に不要な機能であるため、Webサービス対応のためのオプションという構成にできることである。また、setTitleのオブジェクト230をMCS36に設けた場合のメリットは、他のI/F(例えばプリンタI/Fなど)でも利用できることである。

### [0097]

# (第2実施例)

第1実施例のように、変換できない文字を代用符号に置き換えた場合、変換後の文字列を照合するとき等、代用符号に置き換えた全ての文字が同じ文字として みなされるという問題もあった。また、符号化方式が等しくないと文字の一致と みなさない場合、同じ文字が異なる文字とみなされるという問題があった。

[0098]

そこで、第2実施例の融合機1は照合を行う文字列の符号化方式を等しい符号 化方式に変換させ、置き換えられた代用符号をワイルドカード扱いとすることに より、上記の問題を解決している。

[0099]

図15は、文字列の照合について説明するための図である。例えばUTF-8で符号化された

[0100]

【外10】

「Göte作」

をShift\_JISまたはLatin1で符号化し、再びUTF-8に符号化した文字列は、

[0101]

【外11】

「Göte作」

に一致していない。そこで、代用符号で表される不明文字をワイルドカード扱い とすることで、

[0102]

【外12】

Göte作,

に完全一致する文字列を照合できる。また、

[0103]

【外 1.3】

「Göte」

に前方一致する文字列も照合できる。

[0104]

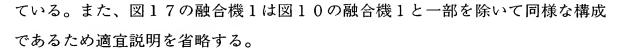
また、Windows (登録商標) またはMAC (登録商標) などのOSの違いにより、UTF-8では同一の文字に異なる文字コードを例えば図16のように割り当てている。このような例外的な文字を予め図16のようなテーブルに設定しておくことで、本発明の文字列処理方法では異なる文字コードを割り当てられた文字であっても同一の文字としてみなすことができる。

[0105]

図16は、例外的な文字を設定したテーブルの一例の構成図である。図16のテーブルを利用することで、本発明の文字列処理方法は例外的な文字を含む文字列であっても正確な照合が可能である。なお、本発明の文字列処理方法では大文字および小文字,平仮名および片仮名の関係を例外的な文字と同様、テーブルに設定しておくことで、異なる文字であっても同一の文字としてみなすこともできる。

[0106]

図17は、本発明による第2実施例の文字列処理方法について説明するための 融合機の構成図である。なお、図17の構成図は説明に必要のない構成を省略し



# [0107]

図17の融合機1は、WebサービスI/F26に文書名の照合要求に応じた Searchのオブジェクト240を備え、また、WebサービスI/F26が 利用するキャッシュ250を備えるように構成される。

# [0108]

図18は、文字列の照合処理について説明するための一例のフローチャートである。操作者がオペレーションパネル70を操作して文書名の変更または文書の作成を指示すると、融合機1のOCS33はステップS21に進み、文書名の変更要求または文書の作成要求をMCS36に送信する。

# [0109]

ステップS21に続いてステップS22に進み、MCS36は文書名の変更要求または文書の作成要求を受信し、その文書名の変更要求または文書の作成要求に応じて図14のような書誌情報データを変更する。そして、MCS36はファイル変化通知をWebサービスI/F26に送信する。

### [0110]

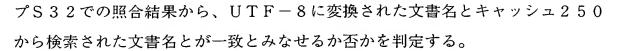
ファイル変化通知を受信すると、WebサービスI/F26は文書名の照合要求に応じたsearchのオブジェクト240に処理を依頼する。図19は、符号化処理の一例のフローチャートである。

## [0111]

ステップS 3 1 では、受信したファイル変化通知に含まれている文書名が内部処理で利用するShift\_JISまたはLatin1等の符号化方式で符号化されているため、UTF-8に変換される。ステップS 3 1 に続いてステップS 3 2 に進み、オブジェクト 2 4 0 はUTF-8で符号化された文書名の文書IDおよび符号化方式IDをキー情報としてキャッシュ 2 5 0 から該当する文書名を検索して照合する。

### [0112]

ステップS32に続いてステップS33に進み、オブジェクト240はステッ



# [0113]

UTF-8に変換された文書名とキャッシュ250から検索された文書名とが一致とみなせると判定すると(S33においてYES)、オブジェクト240は図19の符号化処理を終了する。

[0114]

例えばUTF-8に変換された文書名が

[0115]

【外14】

# Göte作,

であり、キャッシュ250から検索された文書名が

[0116]

【外15】

### \_ G□t e 作 」

である場合、前述したように代用符号で表される不明文字をワイルドカード扱いとすることで、UTF-8に変換された文書名とキャッシュ250から検索された文書名とを一致とみなせる。

### $[0\ 1\ 1\ 7]$

一方、UTF-8に変換された文書名とキャッシュ250から検索された文書名とが一致とみなせないと判定すると(S33においてNO)、オブジェクト240はUTF-8に変換された文書名を新しい文書名としてキャッシュ250に格納して図19の符号化処理を終了する。



[0118]

例えばUTF-8に変換された文書名が

[0119]

【外16】

# 「ゲーテ作」

であり、キャッシュ250から検索された文書名が

[0120]

【外17】

# 「G∐te作」

である場合、UTF-8に変換された文書名とキャッシュ250から検索された文書名とを一致とみなせない。そこで、オブジェクト240は UTF-8に変換された文書名

[0121]

【外18】

# 「 ゲーテ 作 」

を新しい文書名としてキャッシュ250に格納する。

[0122]

このように、図17の融合機1では文書名の変更があったときに、文書名を内部処理で利用する $Shift\_JIS$ またはLatin1等からUTF-8に変換している。

# [0123]

ステップS 2 3 では、クライアント 2 0 0 が、XML形式で記述した図 2 0 のような S O A P メッセージを作成し、その S O A P メッセージを H T T P メッセージに格納させて融合機 1 に送信する。図 2 0 は、文書名の検索要求を行う S O A P メッセージの一例の構成図である。クライアント 2 0 0 から送信された H T T P メッセージは、N C S 3 1 の h t t p d 2 2 0 を介して W e b サービス I / F 2 6 に供給される。

# [0124]

### [0125]

searchのオブジェクト240は、UTF-8で符号化された文字列(検索を行う文書名)を受信すると、その文字列をキー情報としてキャッシュ250から該当する文書名を検索して照合する。オブジェクト240は文字列の照合処理が終了すると、WebサービスI/F26に処理の終了を通知する。

#### [0 1 2 6]

ステップS24では、WebサービスI/F26が、文書名の検索応答を行う SOAPメッセージをXML形式で記述し、そのSOAPメッセージをHTTP メッセージに格納させてクライアント200に送信する。

### $[0\ 1\ 2\ 7]$

以上、本発明による第2実施例の文字列処理方法によれば、変換後の文字列を 照合するときに、符号化方式の違いによる変換後の文字列の差異を吸収すること ができる。また、キャッシュ250を利用することにより、変換後の文字列を照 合するときに、いちいちMCS36に問い合わせる必要がない。

# [0128]

なお、図17ではsearchのオブジェクト240をWebサービスI/F 26に設けた例について説明したが、MCS36に設けてもよい。図21は、文 字列の照合処理について説明するための一例のフローチャートである。

# [0129]

操作者がオペレーションパネル70を操作して文書名の変更または文書の作成を指示すると、融合機1のOCS33はステップS21に進み、文書名の変更要求または文書の作成要求をMCS36に送信する。

# [0130]

ステップS21に続いてステップS22に進み、MCS36は文書名の変更要求または文書の作成要求を受信し、その文書名の変更要求または文書の作成要求に応じて図14のような書誌情報データを変更する。そして、MCS36は文書名の照合要求に応じたsearchのオブジェクト240に処理を依頼する。

# [0131]

オブジェクト240は図19のような符号化処理を行い、UTF-8に変換された文書名とキャッシュ250から検索された文書名とが一致とみなせないと判定したときに、UTF-8に変換された文書名を新しい文書名としてキャッシュ250に格納する。

# [0132]

このように、図17の融合機1では文書名の変更があったときに、文書名を内部処理で利用するShift\_JISまたはLatin1等からUTF-8に変換している。

# [0133]

ステップS 42では、クライアント200が、XML形式で記述した図200 ようなSOAPメッセージを作成し、そのSOAPメッセージをHTTPメッセージに格納させて融合機1に送信する。クライアント200から送信されたHTTPメッセージは、NCS310httpd220を介してWebサービス1/F 26に供給される。

### [0134]

HTTPメッセージを受信すると、WebサービスI/F26はディスパッチャによりSOAPメッセージを解釈したあと、ステップS43で文書名の検索要求をMCS36に送信する。MCS36は文書名の検索要求を受信すると、searchのオブジェクト240に処理を依頼する。

# [0135]

searchのオブジェクト240は、UTF-8で符号化された文字列(検索を行う文書名)を受信すると、その文字列をキー情報としてキャッシュ250から該当する文書名を検索して照合する。オブジェクト240は文字列の照合処理が終了すると、MCS36に処理の終了を通知する。

# [0136]

ステップS44では、MCS36が、文書名の検索結果をWebサービスI/ F26に送信する。ステップS45では、WebサービスI/F26が、文書名 の検索応答を行うSOAPメッセージをXML形式で記述し、そのSOAPメッ セージをHTTPメッセージに格納させてクライアント200に送信する。

# [0137]

以上、本発明による第2実施例の文字列処理方法によれば、変換後の文字列を 照合するときに、符号化方式の違いによる変換後の文字列の差異を吸収すること ができる。

# [0138]

Searchのオブジェクト240をWebサービスI/F26に設けた場合のメリットは、第2実施例の文字列処理方法が、ネットワーク210に接続しない融合機に不要な機能であるため、Webサービス対応のためのオプションという構成にできることである。また、Searchのオブジェクト240をMCS36に設けた場合のメリットは、他のI/F(例えばプリンタI/Fなど)でも利用できることである。

# [0139]

前述した第1実施例の融合機1ではキャッシュ250を有していないが、図17の融合機1と同様に、WebサービスI/F26またはMCS36が利用するキャッシュ250を備えるようにしてもよい。

## [0140]

第1実施例の融合機1でキャッシュ250を備えることにより、変換前の文字 列をキャッシュ250に格納しておくことができる。このように、変換前の文字 列をキャッシュ250に格納しておくことにより、変換前の文字列を文字列の照 合処理に利用することができ、文字列の照合処理の精度を上げることができる。

### $[0 \ 1 \ 4 \ 1]$

本発明は、具体的に開示された実施例に限定されるものではなく、特許請求のの範囲から逸脱することなく、種々の変形や変更が可能である。

# [0142]

### 【発明の効果】

上述の如く、本発明によれば、一の符号化方式で符号化された文字列を他の符号化方式に変換するときに、適切な符号化方式を選択することができ、変換後の符号化方式で表現された文字列を適切に扱うことが可能な文字列処理装置,文字列処理方法および画像形成装置を提供することができる。

# [0143]

# 【図面の簡単な説明】

# 【図1】

符号化方式で表現可能な文字の集合が符号化方式ごとに異なっていることを表す図である。

### 【図2】

符号化方式で表現可能な文字の集合が符号化方式ごとに異なっていることを表す図である。

### 【図3】

符号化方式で表現可能な文字の集合が符号化方式ごとに異なっていることを表す図である。

## 【図4】

符号化方式で表現可能な文字の集合が符号化方式ごとに異なっていることを表す図である。

#### 【図5】

符号化方式で表現可能な文字の集合が符号化方式ごとに異なっていることを表す図である。

### 【図6】

符号化方式で表現可能な文字の集合が符号化方式ごとに異なっていることを表

す図である。

# 【図7】

文字に割り当てられている文字コードを符号化方式ごとに表したルックアップ テーブルである。

## 【図8】

本発明による融合機の一実施例の構成図である。

### 【図9】

本発明による融合機の一実施例のハードウェア構成図である。

# 【図10】

本発明による第1実施例の文字列処理方法について説明するための融合機の構成図である。

### 【図11】

文書名の変更要求を行うSOAPメッセージの一例の構成図である。

### 【図12】

符号化方式決定処理の一例のフローチャートである。

### 【図13】

UTF-8,  $Shift_JISおよびLatin1の文字コードの割り当てを表した一例のルックアップテーブルである。$ 

# 【図14】

書誌情報データの形式を表した図である。

### 【図15】

文字列の照合について説明するための図である。

## 【図16】

例外的な文字を設定したテーブルの一例の構成図である。

### 【図17】

本発明による第2実施例の文字列処理方法について説明するための融合機の構成図である。

### 【図18】

文字列の照合処理について説明するための一例のフローチャートである。

#### 【図19】

符号化処理の一例のフローチャートである。

#### 【図20】

文書名の検索要求を行うSOAPメッセージの一例の構成図である。

#### 【図21】

文字列の照合処理について説明するための一例のフローチャートである。

#### 【符号の説明】

- 1 融合機
- 2 ソフトウェア群
- 3 融合機起動部
- 4 ハードウェア資源
- 5 アプリケーション層
- 6 プラットフォーム
- 9 コントロールサービス層
- 10 ハンドラ層
- 11 白黒レーザプリンタ (B&W LP)
- 13 ハードウェアリソース
- 21 プリンタアプリ
- 22 コピーアプリ
- 23 ファックスアプリ
- 24 スキャナアプリ
- 25 ネットファイルアプリ
- 26 WebサービスI/F
- 31 ネットワークコントロールサービス (NCS)
- 32 デリバリーコントロールサービス (DCS)
- 33 オペレーションパネルコントロールサービス (OCS)
- 34 ファックスコントロールサービス (FCS)
- 35 エンジンコントロールサービス (ECS)

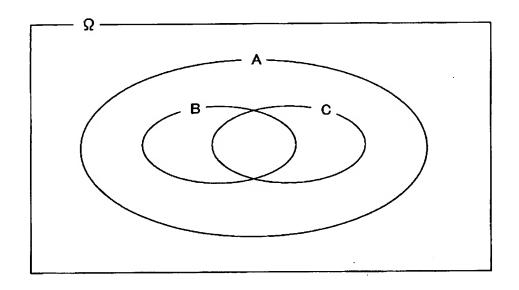
ページ: 35/E

- 36 メモリコントロールサービス (MCS)
- 37 ユーザインフォメーションコントロールサービス (UCS)
- 38 システムコントロールサービス(SCS)
- 39 システムリソースマネージャ (SRM)
- 40 ファックスコントロールユニットハンドラ (FCUH)
- 41 イメージメモリハンドラ (IMH)
- 51 アプリケーションプログラムインターフェース (API)
- 52 エンジンI/F
- 60 コントローラ
- 61 CPU
- 62 システムメモリ
- 63 ノースブリッジ (NB)
- 64 サウスブリッジ (SB)
- 6 5 A G P (Accelerated Graphics Port)
- 66 ASIC
- 67 ローカルメモリ
- 68 ハードディスク装置 (HDD)
- 69 ネットワーク I / Fコントローラ
- 70 オペレーションパネル
- 80 7ry
- 90 USBデバイス
- 100 IEEE1394デバイス
- 110 エンジン部
- 200 クライアント
- 210 ネットワーク
- 2 2 0 h t t p d (HyperText Transfer Protocol Daemon)
- 230 setTitleのオブジェクト
- 240 Searchのオブジェクト

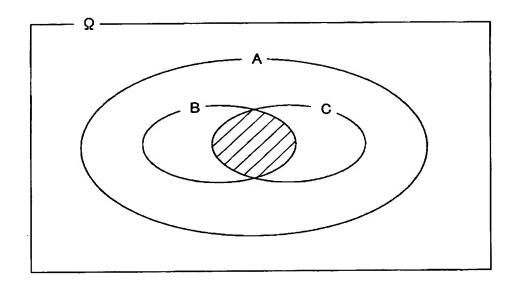
【書類名】

図面

【図1】

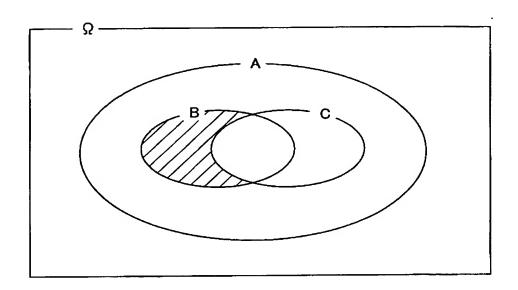


【図2】

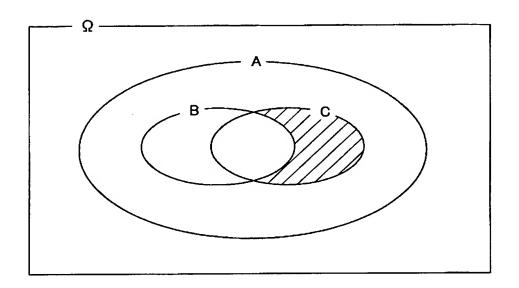




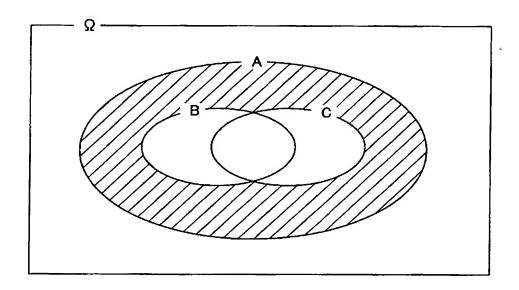
【図3】



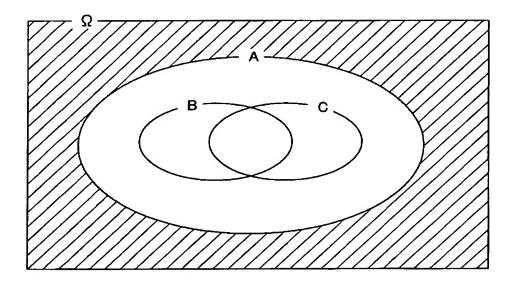
【図4】



【図5】



【図6】



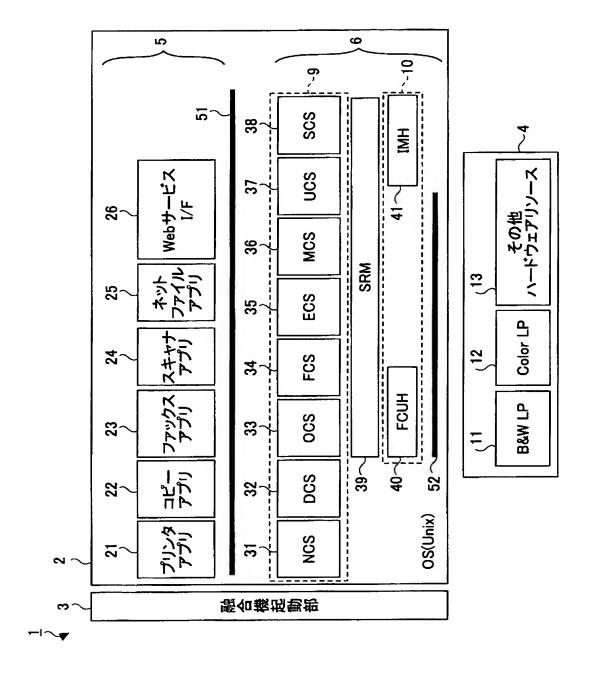
【図7】

### 文字に割り当てられている文字コードを 符号化方式ごとに表したルックアップテーブル

文字	UTF-8	Shift_JIS	Latin1
•••	•••	•••	
1	31	31	31
•••	•••	•••	•••
<b>+</b>	E2 82 AC		80
	•••	•••	•••
λÓ	E3 86 AC		
•••		•••	•••
円	E5 86 86	89 7E	
	•••	•••	•••

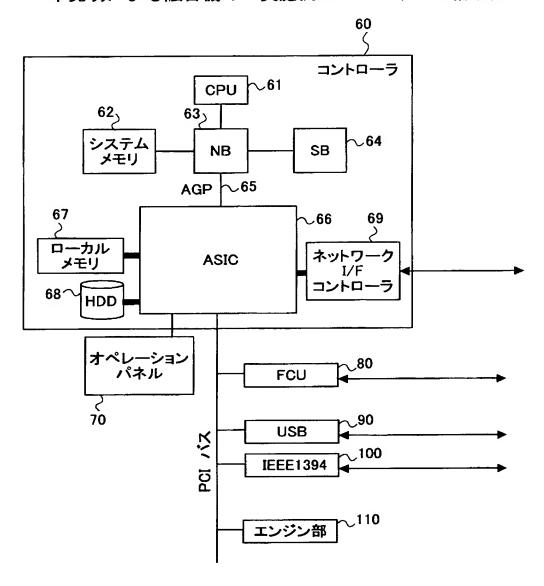
【図8】

## 本発明による融合機の一実施例の構成図



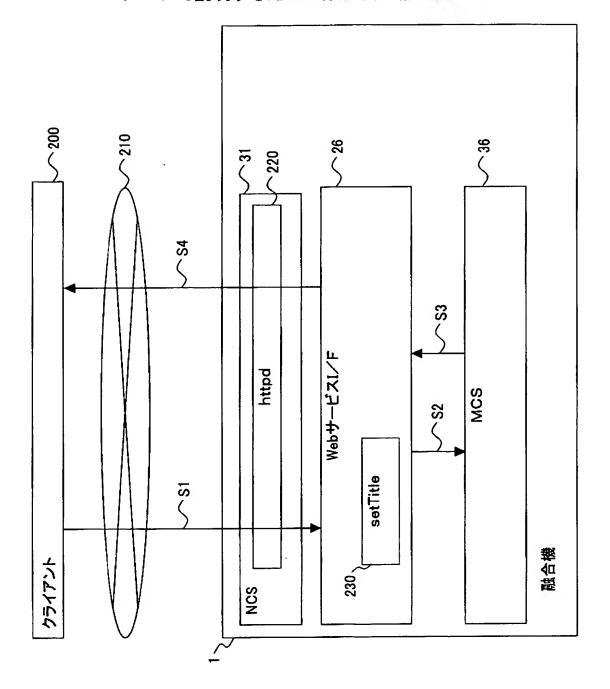
【図9】

### 本発明による融合機の一実施例のハードウェア構成図



【図10】

# 本発明による第1実施例の文字列処理方法 について説明するための融合機の構成図

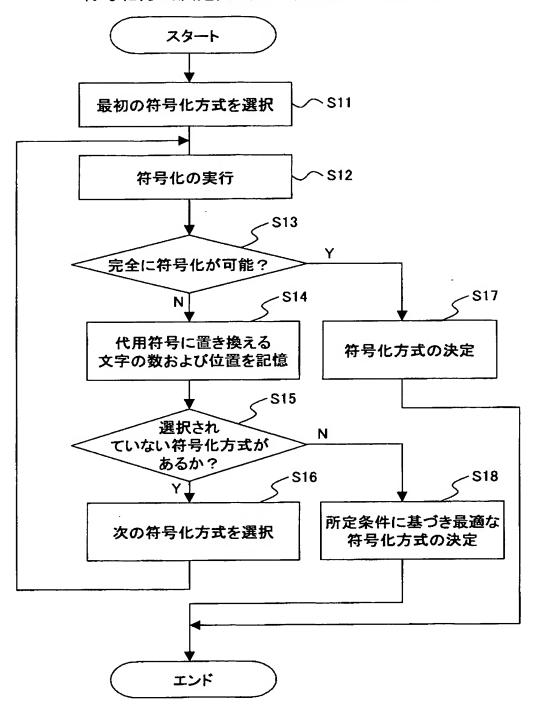


#### 【図11】

#### 文書名の変更要求を行うSOAPメッセージの一例の構成図

【図12】

#### 符号化方式決定処理の一例のフローチャート



【図13】

### UTF-8, Shift\_JISおよびLatin1の 文字コードの割り当てを表した一例のルックアップテーブル

文字	UTF-8	Shift_JIS	Latin1
•••	•••		
G	47	47	47
•••	•••		•••
0	C3 B6		F6
•••			•••
作	E4 BD 9C	8D EC	
	•••	•••	•••
λÓ	E3 86 82		
	•••	•••	•••

【図14】

## 書誌情報データの形式を表した図

	<b>小鹿な</b>	<b>ウ重</b> を	作学名の	休米及の	20独色	
文 <b>朝</b> ID	符号化方式ID	文字列データ	符号化方式ID	下部石の大字列データ	ト   1   1   1   1   1   1   1   1   1   1	

【図15】

## 文字列の照合について説明するための図

元の文字列 (UTF-8)	変換後の文字列 (内部符号化方式)	再変換後の文字列 (UTF-8)
 Gote作	G?te作 (Shift_JIS)	G?te作
Gote作	Gote? (Latin1)	Gote?

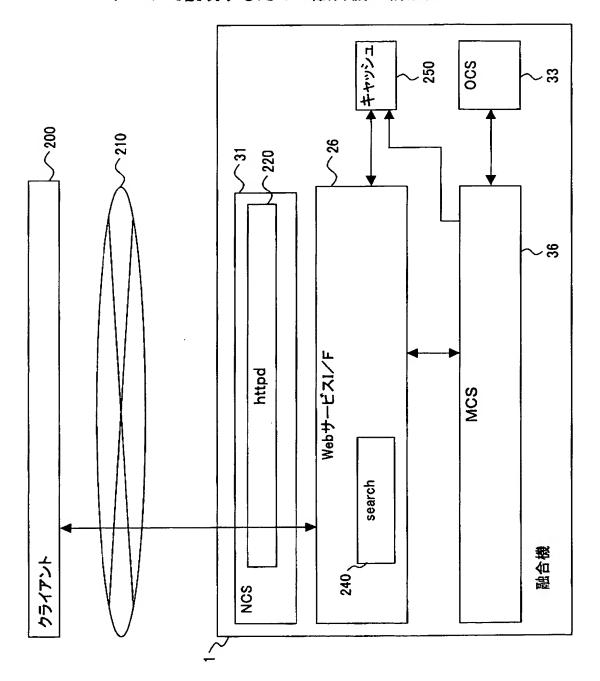
【図16】

## 例外的な文字を設定したテーブルの一例の構成図

	_			_	_				
8-	符号	C2 A5	E2 80 BE	E3 80 9C	E2 80 96	E2 88 92	C2 A2	C2 A3	C2 AC
Mac流UTF-8	<b>(+</b> -	円通貨記号	オーバーライン	<b>茨</b> 線	双柱記号	マイナス記号	セント通貨記号	ンド通貨記	否定記号
1 1	符号	5C	7E	EF BD 9E	E2 88 A5	EF BC 8D	EF BF A0	EF BF A1	EF BF A2
Windows流UTF-8	文字名	ブ	ティルダ	ディ	平行線記号		ント通	角ポンド通貨記	角否定記
Shift_JIS	符号	26	<b>3</b> /	81 60	81 61	81 7C	81 91	81 92	81 CA
	文字	*		~			3	3	Γ

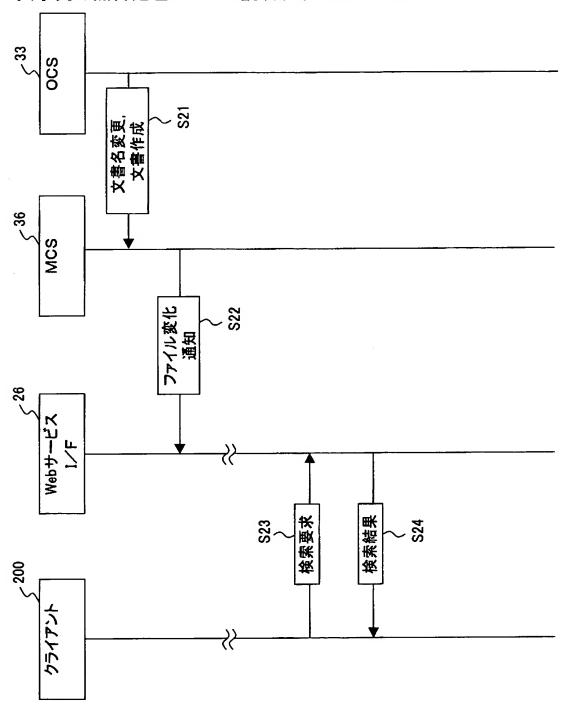
# 【図17】

# 本発明による第2実施例の文字列処理方法 について説明するための融合機の構成図



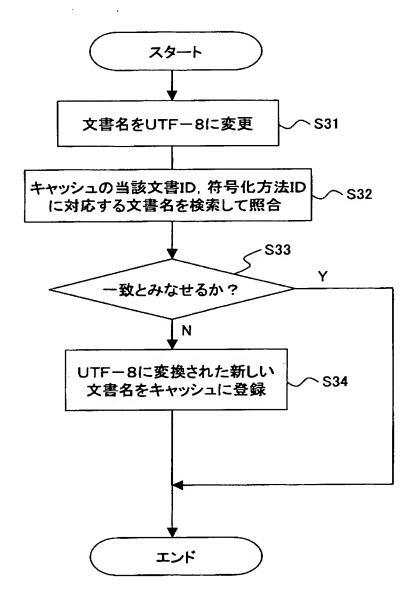
【図18】

### 文字列の照合処理について説明するための一例のフローチャート



### 【図19】

## 符号化処理の一例のフローチャート



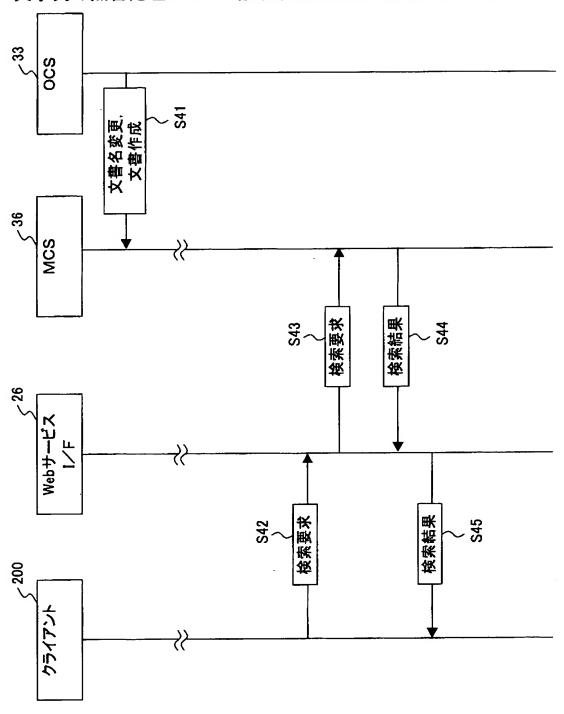
#### 【図20】

#### 文書名の検索要求を行うSOAPメッセージの一例の構成図

```
- <SOAP-ENV:Envelope xmlns:SOAP-
   ENV="http://schemas.xmlsoap.org/soap/envelope/" xmlns:SOAP-
   ENC="http://schemas.xmlsoap.org/soap/encoding/"
   xmlns:xsi="http://www.w3.org/2001/XMLSchema-instance"
   xmins:xsd="http://www.w3.org/2001/XMLSchema" SOAP-
   ENV:encodingStyle="http://schemas.xmlsoap.org/soap/encoding/"
   xmins:m0="http://schemas.xmlsoap.org/soap/encoding/"
  xmlns:m1="http://schemas.ricoh.co.jp/repository">
 - <SOAP-ENV:Body>
  - <m:search xmlns:m="http://soapdefs.ricoh.co.jp/repository">
    - <condition>
       <operator>CONTAINS_ANY_AT_HEAD</operator>
       propName>
       propVal>Göte
      </condition>
    </m:search>
   </SOAP-ENV:Body>
 </SOAP-ENV:Envelope>
```

【図21】

### 文字列の照合処理について説明するための一例のフローチャート



ページ: 1/E

【書類名】

要約書

【要約】

【課題】一の符号化方式で符号化された文字列を他の符号化方式に変換するときに、適切な符号化方式を選択することができ、変換後の符号化方式で表現された文字列を適切に扱うことが可能な文字列処理装置,文字列処理方法および画像形成装置を提供することを目的とする。

【解決手段】一の符号化方式で符号化された文字列を、複数の符号化方式から選択された他の符号化方式に変換する文字列処理装置1において、複数の符号化方式を順番に選択し、選択した符号化方式を用いて一の符号化方式で符号化された文字列を変換したときの代用符号の数情報および位置情報を複数の符号化方式ごとに取得して、数情報および位置情報に基づき他の符号化方式を決定する符号化方式決定手段230を有することにより上記課題を解決する。

【選択図】

図10

#### 特願2003-016427

#### 出願人履歴情報

#### 識別番号

[000006747]

変更年月日
 変更理由]

2002年 5月17日 住所変更

住所

東京都大田区中馬込1丁目3番6号

氏 名 株式会社リコー

.